⑩日本国特許庁(JP)

①特許出願公開

®公開特許公報(A)

昭64-49446

@Int_Cl_4

識別記号 庁内整理番号 母公開 昭和64年(1989)2月23日

H 04 K

7240-5K I -- 7608-5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全10頁)

の発明の名称

デコーダ制御方式 ②特 頤 昭62-205191

会出 顧 昭62(1987)8月20日

東京都世田谷区砧1丁目10番11号 日本放送協会放送技術 正典 60発明者 研究所内

東京都世田谷区弘1丁目10番11号 日本放送協会放送技術 研究所内

東京都渋谷区神南2丁目2番1号 の出願人 日本放送協会 の代 理 人 弁理十 谷

1.発明の名称

デコーダ制額方式

2.特許請求の範囲

放送番組信号を受信し、該信号に所定の信号処 理を接す器制信号処理部と、前記器新信号処理部 の新作を創却するデコーダ部を備えた放送用受信 機のデコーダ制御方式において、

外部から入力された新じい基本ソフトウェアを蓄 えておくための第1メモリと、

追用の基本ソフトウェアを蓄えておくための第2 メモリと、

初期ロードプログラムに従って前記第1メモリ内 の基本ソフトウェアに内容的な誤りが無いか否か

を捨古する年段と、 前記第1メモリ内の基本ソフトウェアを前記第2

メモリヘ転送する手段と、 そは機能競技人時にはまず前記初期ロードプログ

ラムビ 従って前記第1メモリ内の基本プログラム

の内容を検査し、その結果課りが無ければ前記第 1 メモリ内の折しい基本ソフトウェアを前記第2 メモリへ転送した後、前記第2メモリ内の新しい 基本ソフトウェアに制御を抜し、誤りがあれば該 転送社行わずに前記第2メモリ内の現用の基本ソ フトウェアに制御を抜す手段とを有し、 基本ソフトウェアを変更し、受信機の機能を変更 できるようにしたことを特徴とする放送用受信機 のデコーダ制御方式。

(以下、余白)

特別報64-49446(2)

3.発明の詳細な説明

[産業上の利用分野]

本発明は、マイクロコンピュータのソフトウェ アによってその動作が制御される放送用受信機の デコーダ制御方式に関するものである。

更に詳速すれば、米免明は、特に、スクランプ 水放送の景信値に知いてスクランプが関連情報の 晴号優号、複雑条件判定。 デスクランプル鍵生態 方式、ならびに、ヴィジタル符号化された受動 号や音声信号あるいはデータ信号に対し受信機 でマイクロコンピュータのインテリジュント機能 を利用して何らかの発理を施し、複雑あるいは使利 用して何まかな理生する放送用受信機例のデ コーダ制御方式に関する。

[発明の概要]

本発明は、放送番組信号を受信し、その信号に 対してマイクロコンピュータのインテリジェント 機能で制調される映像処理、音声処理あるいはデ ータ処理を除し、複雑あるいは利用可能な番組信

3

った。

かかる従来技術に関し、スクランブル放送を例 にとって説明する。

スクランブル状況の受信機は、一般に、映像と 育声の復元を行うアスクランブラと、関連情報の 別整行ラゲローダの2つの耶分に分けられる。 この関連情報とは、受信側で素和信号を元辿りに 復元するために必要な情報であり、放送底に多版 してリアルタイムで送られる共通関連情報と、 ある加入者に配送しておく個別関連情報とがある。

アコーダは、まず就送電波に多重して送られて 来た共通情報を受信し、個別情報に含まれる環情 程で晴号を復号して平文の共通情報を得る、改 に、共通情報に含まれる契約内容を表わす情報と 、個別情報に含まれる契約内容を表わす情報と を比較し、ある定められた規則に照らし合わせて 加入者がその番組を設度できるかざかを制度 表 を表して、加入者の契約内容がその番組の提及 条件を構たするのであれば、数像と音声を復元す

[従来の技術]

マイクロコンピュータのソフトウュアにより主要機能が決定される放送用受信機のプローダ制御 方式としては、例えばスクランプル放送に関して 特間暗50-14561分公権(制動情程伝送ガスは) 示されているように、"デコーダ"はある因定の アルゴリズムに従って動作し、"デコーダ"の傾 環境ガス式を規定する"基本ソフトウェア"は不 変とされ、従って、システム 遅月間始後の、デコー メンテム 遅月間にある。 エーダが得及しに時点にあけるデコーダアルゴリズ ムモのものの更新は、役末全くも確されていなが

るための親情報を共通情報から取り出してデスクランプラに転送する。

このようなスクランブル放送におりる従来の関 使情報伝送・頻度方式、デコーゲリカ方式につい ては、例えば特別的60-1364379公開(初動情報 伝送方式)に詳しく述べられている。その基末構 成は、第4回に示すとおりである。本図におい て、TI~18ほ送成例の名ブロックを、81~88は受 ご例の名ブロックをおわて、

スクランプル放送受信機のプローダによる間通 情報処理は、大部分ソフトウェアにより行われる。このプローダの基本ソフトウェアによって、 場子方式、視聴来件判定方式、料全設定方式等が 決まり、暗号不正解話に対する安全性、有料放送 サービスの適用形態等が定まる。

この基本ソフトウェアを、デコーダが加入者に 該された時点以降に変更もしくは更新すること は、 従来全く考えられていなかった。 すなわち、 しある有料放送サービスシステムの運用が始ま ってしまうと、暗号方式。視聴条件制定方式、料

特別昭64-49446(3)

金額定方式等を変更することはほとんど不可能と されていた。

[発明が解決しようとする問題点]

上述した従来方式の問題点について、以下に詳 しく述べる。

まず、勝号方式について述べる。

従来のようにデコーダの基本ソフトウェアが不 変の場合には、スクランブル放送サービスを実用 化する時点において、将来に使って対力に変な した。ある時与力式を採用する必要があることを し、ある時与力式が理論的に安全であることを 明するのは一般と不可能であり、暗号アルゴリズ よ自体が予測不能な不正解技手段によってある日 変数級もわれてしまう危険性が常に存在する。

また、スクランブル放送の暗号方式は公開はされないまでも、いずれ周知のものとなると考える のが自然であり、結局、暗号システムの安全性は 級の秘版性のみに依存する。

暗号の不正解談において、鍵が判りさえすれば 解けるときには、すべての鍵を順答に試してみれ

ル放送システムの遅用方式、料金収輸方法。サー ピス形態等がほとんど決まってしまう。

機関条件刊度方式も関号方式と問題を、デコー ダアルプリズムが不近の場合には、スクランプル 版送サービスをスタートをもの時点で、程業に裁って率永久的に不能合を生じない方式を採用する の変がある。この場合、将来必要となるかもしれ ない機能等も含めて様々な仕様を同時に構及する かなり複雑な機数の多い方式となることは乗りら れない。

また、サービス開始時点では予測できなかった。 機能を将来追加しなければならなくなる可能性も ある。

以上の説明から明らかなように、システムの選 用を開始し、デコーダが普及した後でも、暗号方 式や複数条件判定方式を容易に変更できることが 値ましい。

この場合、デコーダの基本ソフトウェアを新し いものに更新すれば、暗今方式や複雑条件程定方 式も更新することができるが、従来のシステムで 9 ばよい。現代暗号では、そのための計算量を非現 実的なほど膨大な値とすることにより安全性を被

しかし、計算機の演算速度の高速化のペース 8 よび高速化の観界を完全に予例するととは問題で あり、 スクランブル放送サービス開始的点では十 分長い期間に聴って安全と考えられていた緩の維 類の数が、予重よりはるかに早い時間において、 すべての謎について計算してみることが可能な値 となってしまう可能性は、かなりの谜準で存在す

このように、スクランブル放送システムにおいて、ある一種類の暗号方式を恒久的に用いてシステムの安全性を長期間に減って確保することは極めて困難と思われる。

次に、視聴条件判定方式について述べる。

視聴条件制定方式は、加入者がどのような契約 をしたときにどのような調性を持つ放送番組を ど のような料金設定で視聴することができるかを現 定するものであり、この方式によってスクランプ

は、既に背及してしまったデコーダ内のROM 等の 不解発性記憶素子をすべて新しいものと交換しな ければならず、これは極めて頻雑な作業であり、 来族は開発である。

ここまではスクランブル放送を何にとって説明 して来たが、放送書組信号に対し、マイクロコン ビュータのインテリジェント機能により制算され る映像処理、音声処理あるいはデータ処理を受信 側で放し、没限あるいは利用可能な書類信号を得 るような、より一般的な放送システムにおいて も、システル遅用関始後の時点でデコーダアルゴ リズムを容易に変更できることは、大変有用であ る。

また、その場合の応用例としては、静止菌像を 帯域圧縮して送り、受信例でソフトウェア処理を 協して元の個像を提示する静止菌技芸や、ある情 報を符号化して送り、受信例のソフトウェア処理 により元の情報を取り出すデータ放送等が挙げら カス

よって本発明の目的は、上述の点に猶み、暗号

方式や視聴条件利定方式を変更する必要が生じた ときにも、デコーダの基本ソフトウェアを容易に 更新することができるようにしたデコーダ制御方 式を提供することにある。

[問題点を解決するための手段]

かかる目的を達成するために、未契明では故な まる場合を受信し、該信号に所定の信号処理を施 する超信号を受信し、該信号を開発である。 の記書観信号処理保足、、故記書観信号処理に動作 を研算するデコーダ邦を置えた改送用受信機のデ コーダ制制力式において、外部から入力された新 いい版本ソフトゥンで書えておくための第1メ カの第2メモリと、初期ロードプログラムとで表 の第2メモリと、初期ロードプログラムとで表 の第2メモリと、初期ロードプログラムとで表 の第2メモリと、2を選売できる。 では、2をリ内の基本ソフトゥュアを前記第2年 を認めるが無いか古かを検査する手段と、デーが記述する ではまっていまった。 初期ロードプログラムに従って前記第1メモリの の基本プログラムに従って前記第1メモリの の基本プログラムに従って前記第1メモリの の基本プログラムに従って表 のままでは、1年の利果ソ市

1 1

とを有し、基本ソフトウェアを変更し、受信機の 機能を変更できるものである。 本発明の好選な実施例では、以下に述べる①~ のの構成を採ることができる。

ウェアを前記第2メモリへ転送した後、前記第2

メモリ内の新しい基本ソフトウェアに制剤を渡

し、誤りがあれば該転送は行わずに設配第3メモ

リ内の現用の基本ソフトウェアに制御を置す手口

のの構成を採ることができる。
の放送素似所やを受信し、その信号に軟像角度。

の放送素似所やを受信し、その信号に軟像角度。

は利用可能と甚似信号を得る番似信号角層を能と、

より情報処理を行い、番級信号角度総の動作を制

刺するアコーダ部とから成る放送用及配の動作を制

フィクロコンピュータのインテリウェント機能

は、外傷の機能を決定するアコーダの基本ソ信

は、外傷から入力でおれた新しい基本ソフト

を要えておくためのメモリュの少なくとし

スでの基本ソフト・ファが伸出があるかなくとし

1 2

および初期ロードプログラムを備え、各基太ソフ トウェアは外界から入力された新しい基本ソフト ウェアをメモリしに終始する海佐を有し、20期ロ ードプログラムはメチリ1内の共士リフトウェア の内容に誤りが無いかを検査する機能とメモリー 内の基本ソフトウェアをメモリ2へ転送する機能 とを有し、受信機電弧投入時にはまず初期ロード プログラムが動作してメモリ1内の基本プログラ ムの内容を検査し、その結果識りが無ければメモ り1内の新しい基本ソフトウェアをメモリ2へ転 送した後メモリ2内の新しい基本ソフトウェアに 制御を握し、誤りがあれば転送は行わずにメモリ 2内の現用の基本ソフトウェアに制御を渡すこと により、基本ソフトウェアを変更し、受信機の機 能を変更できるようにした放送用受信機のデコー 女似期方式.

の前記受信機の機能を決定するデコーダの基本ソフトウェアを放送電波に多重して送るよう構成したの項記載の放送用受信機のデコーダ制制方式。 ②前記受信機の機能を決定するデコーダの基本ソ

フトウェアを1Cカードや磁気カード等の物理媒 体を用いて各受信者に配送するよう構成した①項 記載の放送用受信機のデコーを制御方式。 の上述の放送用受信機において、受信機の機能を 快定するデコーダの基本ソフトウェアを外部から 入力し、受信機は、入力された新しい基本ソフト ウェアを書えたおくための不揮発性メモリ4と、 良用の基本ソフトウェアを苦えておくための不振 発性メモリ5と、放送電波に多重して送られる基 本ソフトウェア切換指令信号をラッチしておくた めのラッチ回路と、基本ソフトウェアを切扱えて も支障の無いタイミングを示す切換可能タイミン グ信号とラッチ回路出力との論理機をとるAND 回 路と、AND 回路出力信号によりCPU に割込をかけ て碁本ソフトウェアの転送を行う基本ソフトウェ ア転送プログラムとを借え、各基本ソフトウェア は外部から入力された新しい基本ソフトウェアを メモリ4に格納する機能と、基本ソフトウェアを 現用から新しいものへ切換えても支障の無いタイ ミングを示す信号を出力する機能とを有し、基本

特開昭64 -- 49446 (5)

ソフトウェア転送プログラムは、ラッチ回路をり セットする機能と、メモリ4内の新しい基本ソフ トゥェアの内容に誤りが無いかを検査する機能 と、メモリ4内の基本ソフトウェアをメモリ5へ 転送する機能とを有し、受信機電源投入時にはメ モリ5内の現用の基本ソフトウェアが動作して通 常の情報処理を開始し、新しい基本ソフトウェア が外部から入力された時にはそれをメモリ4に格 納した後元の処理に戻り、基本ソフトウェア切換 指合信号受信時には、まずその信号をラッチも、 現用の基本ソフトウェアから初換可能タイミング 信号が送られて来るのを待ってEPU に割込をかけ て基本ソフトウェア転送プログラムを起動させ、 転送プログラムはまずラッチ回路をリセットし、 次にメモリ 4 内の新しい基本ソフトウェアの内容 に餌りが無いかを検査し、その結果誤りが無けれ はメモリ 4 内の基木ソフトウェアをメモリ 5 へ転 送してからメモリ5内の新しい基本ソフトウェア に制御を渡し、誤りがあれば転送は行わずにメモ リ5内の現用の基本ソフトウェアに制御を設すこ とにより、放送局側の指定するタイミングで基本 ソフトウェアを変更し、受信機の機能を変更でき るように構成したの~の項記載の放送用受信機の デコーダ制御方式。

[作 用]

本発明では、暗号化された番組に関する共進関 連相組と、電号化された課金方法、契約内容など の加入省間割情報とを照合し、加入の制度操作 利定して改観可能とするスクランブル板法シス テムに関して、必要に応じて復程条件利定方、は よび暗号化方法を、脳時に変更可能とし、加入者 側でのヴェードに必要な基本ソフトウェア情報 を、放送鉄定選集あるいは1Cカード等を通じて 伝送するようにした。

[実施例]

以下、実施例に基づいて本発明を詳細に説明す

第1回は、本発明を適用した第1の実施例を 示すブロック圏である。本圏に示す第1の実施例

1 5

アナログ番組信号をディジタル信号に変換する A/D 変換器 1、

受信措報信号を書えておくメモリ2、

受信者組信号に何らかの処理を施し犯聴あるいは 利用可能な番組信号とする番組信号処理部3、 番組信号処理部3による処理結果を書えておく出 力素組信号メモリ4、

アナログ番組信号を得るためのB/A 変換器を、 データパケットの中から基本ソフトウェアの含ま れているパケットを選び出す基本ソフトウェアパ ケット適別部を、

鎖り訂正部7、

随号搜号部8、

受信した新しい基本ソフトウェアを一旦書えてお くパッファメモリョ、

スパッファメモリリ、 現用の基本ソフトウェアが走るワーキングメモリ

中央処理装置(マイクロブロセッサ:以下 CPE という)11、

電影投入時にパッファメモリョ内の基本ソフトウ

1 6

ェアをワーキングメモリ10にロードするための初 期ブログラムローダ(Initial Program Loader: 以下1PL という)12から成る。

本間に示す旋線から上が番組信号処理を行う部分 分、破線より下が情報処理を行う部分(デコーダ)である。

メモリ9および10のアドレスは、例えば図中に 示すように初り当てられているものとする。

のIPL がり番曲からスタートする。

のパッファメモリ内の基本ソフトウェアの内容 を検査する。すなわち、関サの気器子等を用い て、減りの無い基本ソフトウェアであることを 確認する。この検査は基本ソフトウェアの全ピ ットに従属した景重なものであることが必要で ある。

②上記②の検査結果が良好(BK)ならば、バッファメモリ9 (5888H~8FFFH)内の基本ソフトウェ

特別264 -- 49446(6)

アをワーキングメモリ10 (1000k~ (FFFB) へ転送 する、検差結果が不良 (10) の場合、転送は行わ ない、 基本ソフトウェアはアドレス 1800k ~ (FFFB に おいて助作するように記述されてい る。

④制裁を18008 へ移し、ワーキングメモリ10内 の基本ソフトウェアをスタートさせる。

新基本ソフトウェア受信時

①受信した新しい基本ソフトウェアをバッファメモリ9 (50008~85558)に格納する。

②元の処理に戻る。

IPLII には、パッファメモリ9円の基末ソフト ウェアを検査する機能、および、基末ソフトウェ アを転送する機能が必要である。また、基末ソフト トウェアには、新しく送られて来た端末ソフトウ エアを受信してパッファメモリ9に接続する機能 が必要である。

暗号模号部 B は、第1 関においては1 つのブロックとして表わしているが、実際には基末ソフトウェアの機能の一部であり、折しい基末ソフトウ

1 9

基本ソフトウェアワーキングメモリ 12. CF 10 2 3. IF L 14、 および、番組信号処理を行う部分 (第 2 図では実明) から成る。ここで、各組信号処理を 行う部分の構成は、第 1 図の課程より上に示した 能分と同じ構成である。

電線投入時の動作は、第1の実施的における電 線投入時の動作の温明において、パッファメモリ 9 が1 C カード21で置き換わる他は、第1の実施 間と同じである。第2の実施的では、電線投入 に、新しい基本ソフトウェアを書き込みだ1 C カード11がプコーダに挿入されていれば、基本ソフト トウェアが更新され。第1の実施的と同様に能 を機能があるとか、プコーダが動作不能に陥るこ とは無い。1 C カードの容量が拡大ソフトウェア 全体を記憶するのに十分でない場合は、アルゴリ ズムの一部分だけを更新する方式を採ることも可 能である。

ただし、第1の実施例(第1図)と第2の実施 例(第2図)では、現用の基本ソフトウェアから 新しい共本ソフトウェアへ切り換えるタイミング ェアは現用の基本ソフトウェアの暗号方式を用い て簡号化されている。

上述した第1の実施例においては、電景投入時にパッファメモリの内に前系ネソフトシェアが移 的されていれば、基本ソフトウェアの更新が行わ れる。前述の検査機能があるため、パッファメモ リ 9 内の割った基本ソフトウェアによりワーキン グメモリ 10の内容が経典され、プコーダが動作不 確に始る保健無い。

また、パッファメモリ9内の基本ソフトウェア の検査結果が不良(48)であるときには、ワーキン グメモリ18内の基本ソフトウェアをそのまま立ち 上げることになるので、バッファメモリ9とワー キングメモリ18はどちらも不深発性であることが 必要である。

第2回は、木発明の第2の実施例を示すプロック回である。ここで説明する第2の実施例は、新 しい基本ソフトウェアがICカードを媒体として 与えられる方式である。

太宗族併(受信機)の構成は、1 Cカード21,

2 0

を、放送易制で指定することはできない。そのため、高本ソフトウェアを更好するときには、例え ばスクランプル放送においては、消費的に、 現何 の本メソフトウェアで支信できる共通関連情報と 新しい基本ソフトウェアで受信できる共通関連情報と 何との両方を送信する期間を設ける必要が生じ

そこで、次に述べる第3の実施例は基本ソフト ウェアの別換タイミングを放送局側で指定できる ようにした方式であり、放送彼に多葉したデータ パケットを用いて折しい基本ソフトウェアを送っ

第3回は、第3の実践例について示したブロック図である。第3の実践例の構成は、 第1図に示した数量とかしの部分上回様な参載信 今処理を行う部分(第3図では省略)、 基本ソフトウェアバケット識別部31、 取り訂正部32、 暗号後号第33。

基本ソフトウェアバッファメモリ34.

基本ソフトウェアワーキングメモリ35、

基本ソフトウェア転送プログラム部37、

放送局側から基本ソフトウェア切換タイミングを 指定するための基本ソフトウェア切換指令信号 (例えば、衞見放送においてはディジタル音声の 制御符号の1ピット)をラッチしておくラッチ回 WX 3 8.

取用基本ソフトウェアによる情報処理において基 本ソフトウェアを切り換えても支障が起きないプ ログラム上の位置を示す切換可能タイミング信号 と、ラッチされた研換指令信号との論理額を求め るANB ゲート38から減る。

また、AND ゲート35からは、基本ソフトウェア 転送プログラムの起動をCPU36 に指示する制込制 御信号が出力される。

第3回に示した第3の実施例における受信動作 を次に説明する。

電影投入時

現用の基本ソフトウェアが0000H からスタート

2 3

に年に制御を0000H に戻す。

基本ソフトウェア転送プログラムには、ラッチ 回路38をリセットする機能、パッファメモリ34の 内容を検査する機能、および、基本ソフトウェア を転送する機能が必要である。また、各基木ソフ トウェアには、基本ソフトウェアを切り換えても 支髄の無いタイミングを示す信号を出力する機能 が必要である。

上述した第3の実施例を用いれば、新しい基本 ソフトウェアを手め名受信機に送っておき、放送 局側にて指定する任意のタイミングで基本ソフト ウェアを切り換えることが可能となる。 [発明の効果]

以上に説明したとおり、本発明によるデコーダ 制御方式の効果として、次の点を挙げることがで * & .

(1) 従来は固定とされていた放送用受信機のデコ ーダアルゴリズムを、システム運用開始後でも 容易に関り無く変更できるため、拡張性および 要数性に窓む放送システムの構築が可能とな する. 新基本ソフトウェア受信時

①受信した新しい基本ソフトウェアをパッファ メモリ34(4000H~7FFFII)に格納する。

の元の値理に戻る。

基本ソフトウェア切換指令信号受信時 ①切換指令信号をラッチする。

②切扱可能タイミング信号がハイレベルになっ た時CPU38 に割込みをかけ、基本ソフトウェア 転送プログラムを赤らせる。

②転送プログラムはますラッチ網路35をリセッ

④次に、バッファメモリ34内の新茄本ソフトウ ェアの内容を顕然証子等を使って検査する。 毎検査結果が良好(0K)であれば、バッファメモ リ34 (4000H~7FFFH)内の新基木ソフトウェアを リーキングメモリ35(0008K~3FFFH)へ転送し、 制御を8800% に移して、新基本ソフトウェアを スタートさせる。

検査結果が不良(ME)であれば、転送は行わず

2 4

- (2) スクランブル放送システムの安全性は関連情 報の暗号方式の強度に依存しているが、将来に おいて暗号方式の鼓度が不十分となった場合、 あるいは暗号方式自体が破られてしまった場合 においても、デコーダの基本ソフトウェアを更 新することにより暗号方式を更に強いものに変 え、システムの安全性を確保することができ
- (3) スクランブル放送の遅用形態・サービス形態 を決定する視聴条件判定方式を変更したいとい う要求が、システム運用開始後に生じたとして も、暗号方式と同様に、基本ソフトウェアを入 れ換えることにより容易に更新することができ
- (4) 基本ソフトウェアを更新するタイミングを放 送局側から指定することも可能となる。
- 第1例は木発羽の第1の実施例として、放送液 に多重したデータパケットを用いて新しい基本ソ

85 BU RR 64 -- 49446 (8)

フトウェアを送り、初期プログラムローダ(IPL) により基本ソフトウェアの切換えを行う方式を示 よ例

第2回は木条明の第2の実施例として、ICカードを用いて新しい基本ソフトウェアを送り、IPLにより基本ソフトウェアの切換えを行う方式を示す例。

第3 図は未発明の第3の実施例として、放送波に 多葉したデータパケットを用いて新しい基本ソフトウェアを送り、基本ソフトウェア制技権全信号、切換可限タイミング信号、基本ソフトウェアの別換 は送了ログラムを用いて基本ソフトウェアの別換 えを行う方式を示す図、

第4回は従来から知られているスクランブル放送 システムの一例を示すプロック間である。

- 1 ··· A/D 変換器、
- 2 … 受信番報信号を答えておくメモリ、
- 3 … 酱粗信号処理部、
- 4 …出力番組信号メモリ、

2 7

39 ... AND 4- 1.

特許出職人 日本放送協会

代理人 弁理士谷 嵌一

5 -- B/A 変換器.

G … 基本ソントウェアパケット識別邸、

7一銭り訂正部、

8 … 暗号搜号部、

9 … バッファメモリ、

10…ワーキングメモリ、

11--- GP# .

12 --- IPL .

21- I C # - F .

22…基本ソフトウェアワーキングメモリ、

23 --- CPU .

24 --- LPL .

11…基本ソフトウェアパケット推測部、

12…誤り訂正部、

33…納牙根导路。

34…基本ソフトウェアパッファメモリ、

15…基本ソフトウェアワーキングメモリ、

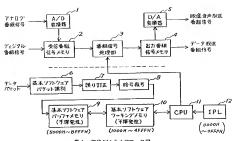
36--- CPII 、

37…基本ソフトウェア転送プログラム、

38… ラッチ回路、

28

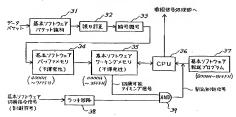
--272---



第1の実施例を示すプロック図 第 1 図



第2の実施例を示すプロック図 第 2 図



第3の実施例を示すプロック図 第 3 図

